字符串匹配的KMP算法

作者: 阮一峰

日期: 2013年5月 1日

字符串匹配是计算机的基本任务之一。

举例来说,有一个字符串"BBC ABCDAB ABCDABCDABDE",我想知道,里面是否包含另一个字符串"ABCDABD"?

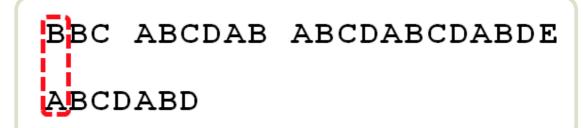


许多算法可以完成这个任务,<u>Knuth-Morris-Pratt算法</u>(简称KMP)是最常用的之一。 它以三个发明者命名,起头的那个K就是著名科学家Donald Knuth。



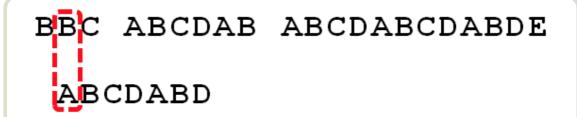
这种算法不太容易理解,网上有很多解释,但读起来都很费劲。直到读到<u>Jake Boxer</u>的文章,我才真正理解这种算法。下面,我用自己的语言,试图写一篇比较好懂的KMP 算法解释。

1.



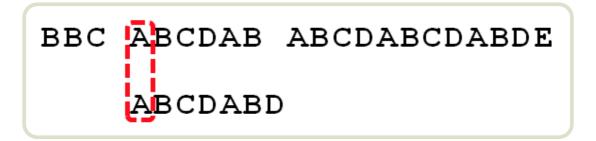
首先,字符串"BBC ABCDAB ABCDABCDABDE"的第一个字符与搜索词"ABCDABD"的第一个字符,进行比较。因为B与A不匹配,所以搜索词后移一位。

2.



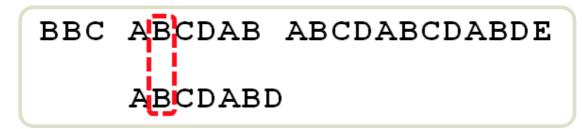
因为B与A不匹配,搜索词再往后移。

3.



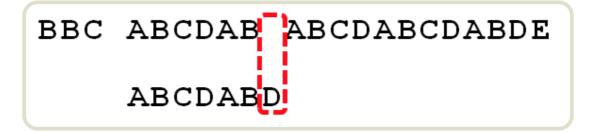
就这样,直到字符串有一个字符,与搜索词的第一个字符相同为止。

4.



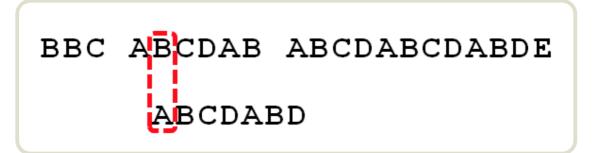
接着比较字符串和搜索词的下一个字符,还是相同。

5.



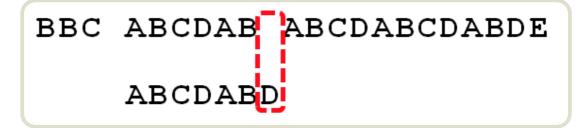
直到字符串有一个字符,与搜索词对应的字符不相同为止。

6.



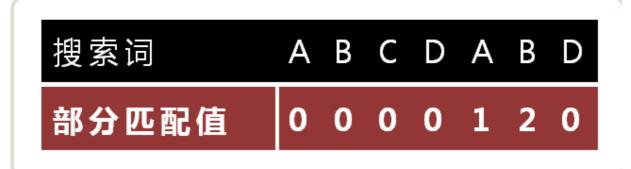
这时,最自然的反应是,将搜索词整个后移一位,再从头逐个比较。这样做虽然可行,但是效率很差,因为你要把"搜索位置"移到已经比较过的位置,重比一遍。

7.



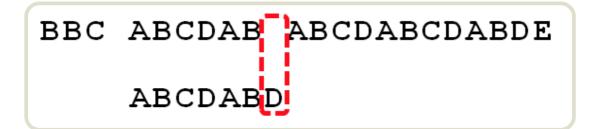
一个基本事实是,当空格与D不匹配时,你其实知道前面六个字符是"ABCDAB"。KMP 算法的想法是,设法利用这个已知信息,不要把"搜索位置"移回已经比较过的位置,继续把它向后移,这样就提高了效率。

8.



怎么做到这一点呢?可以针对搜索词,算出一张《部分匹配表》(Partial Match Table)。这张表是如何产生的,后面再介绍,这里只要会用就可以了。

9.

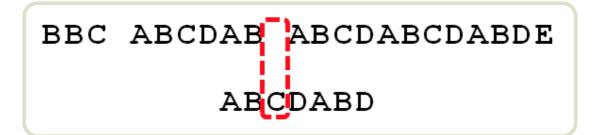


已知空格与D不匹配时,前面六个字符"ABCDAB"是匹配的。查表可知,最后一个匹配字符B对应的"部分匹配值"为2,因此按照下面的公式算出向后移动的位数:

移动位数 = 已匹配的字符数 - 对应的部分匹配值

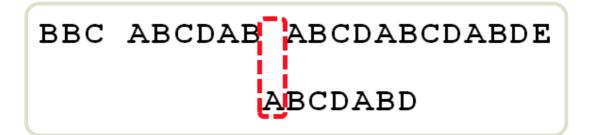
因为 6-2 等于4, 所以将搜索词向后移动4位。

10.



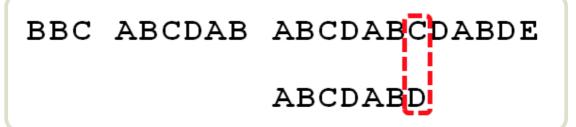
因为空格与C不匹配,搜索词还要继续往后移。这时,已匹配的字符数为2("AB"),对应的"部分匹配值"为0。所以,移动位数 = 2 - 0,结果为 2,于是将搜索词向后移2位。

11.



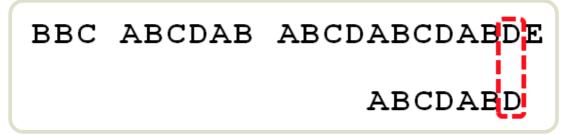
因为空格与A不匹配、继续后移一位。

12.



逐位比较, 直到发现C与D不匹配。于是, 移动位数 = 6 - 2, 继续将搜索词向后移动4 位。

13.



逐位比较,直到搜索词的最后一位,发现完全匹配,于是搜索完成。如果还要继续搜索(即找出全部匹配),移动位数 = 7 - 0,再将搜索词向后移动7位,这里就不再重复了。

14.

字符串: "bread"

前缀: b, br, bre, brea

后缀: read, ead, ad, d

下面介绍《部分匹配表》是如何产生的。

首先,要了解两个概念:"前缀"和"后缀"。"前缀"指除了最后一个字符以外,一个字符串的全部头部组合;"后缀"指除了第一个字符以外,一个字符串的全部尾部组合。

15.

搜索词 ABCDABD
部分匹配值 0000120

"部分匹配值"就是"前缀"和"后缀"的最长的共有元素的长度。以"ABCDABD"为例.

- "A"的前缀和后缀都为空集, 共有元素的长度为0;
- "AB"的前缀为[A],后缀为[B],共有元素的长度为0;
- "ABC"的前缀为[A, AB], 后缀为[BC, C], 共有元素的长度0;
- "ABCD"的前缀为[A, AB, ABC], 后缀为[BCD, CD, D], 共有元素的长度为0;
- "ABCDA"的前缀为[A, AB, ABC, ABCD],后缀为[BCDA, CDA, DA, A],共有元素为"A",长度为1;
- "ABCDAB"的前缀为[A, AB, ABC, ABCD, ABCDA], 后缀为[BCDAB, CDAB, DAB, AB, B], 共有元素为"AB", 长度为2;
- "ABCDABD"的前缀为[A, AB, ABC, ABCD, ABCDA, ABCDAB], 后缀为[BCDABD, CDABD, DABD, ABD, D], 共有元素的长度为0。

16.

BBC ABCDAB ABCDABCDABDE ABCDABD

"部分匹配"的实质是,有时候,字符串头部和尾部会有重复。比如,"ABCDAB"之中有两个"AB",那么它的"部分匹配值"就是2("AB"的长度)。搜索词移动的时候,第一个"AB"向后移动4位(字符串长度-部分匹配值),就可以来到第二个"AB"的位置。

(完)

文档信息

■ 版权声明:自由转载-非商用-非衍生-保持署名(创意共享3.o许可证)

■ 发表日期: 2013年5月 1日

■ 更多内容: 档案 » 理解计算机

■ 购买文集: " 《如何变得有思想》

■ 社交媒体: Witter, weibo

■ Feed订阅: 🔕





相关文章

■ 2016.08.05: 布尔代数入门

布尔代数是计算机的基础。没有它,就不会有计算机。

■ **2016.06.16:** DNS 原理入门

DNS 是互联网核心协议之一。不管是上网浏览,还是编程开发,都需要了解一点它的知识。

■ **2015.09.28**: 为什么主引导记录的内存地址是ox7Coo?

《计算机原理》课本说,启动时,主引导记录会存入内存地址ox7Coo。

■ **2015.07.16**: 图解 Monad

函数式编程有一个重要概念,叫做Monad。

联系方式 | ruanyifeng.com 2003 - 2016